

## Classificação por Seleção - selection sort

Outro método também simples de ordenação é a ordenação por seleção.

Princípio de funcionamento:

1. Selecione o menor item do vetor (ou o maior).
2. Troque-o com o item que está na primeira posição do vetor.

Repita estas duas operações com os  $n-1$  itens restantes, depois com os  $n-2$  itens, até que reste apenas um elemento.

## Classificação por Seleção - selection sort

A ordenação por seleção consiste, em cada etapa, em selecionar o maior (ou o menor) elemento e colocá-lo em sua posição correta dentro da futura lista ordenada.

Durante a aplicação do método de seleção a lista com  $n$  registros fica decomposta em duas sub listas, uma contendo os itens já ordenados e a outra com os restantes ainda não ordenados.

- No início a sub lista ordenada é vazia e a outra contém todos os demais.
- No final do processo a sub lista ordenada apresentará  $(n-1)$  itens e a outra apenas 1.

## Classificação por Seleção - selection sort

As etapas (ou varreduras) como já descrito consiste em buscar o maior (ou menor) elemento da lista não ordenada e colocá-lo na lista ordenada.

Para uma melhor compreensão trabalharemos com um exemplo, visando demonstrar o resultado das etapas da ordenação de um vetor de inteiros, consideraremos o ordenamento crescente dos elementos e selecionaremos em cada etapa o maior elemento do subvetor não ordenado.

## Classificação por Seleção - selection sort

Resultado das Etapas					
Etapa	X[1]	X[2]	X[3]	X[4]	X[5]
0	5	9	1	4	3
1	{5	3	1	4}	{9}
2	{4	3	1}	{5	9}
3	{1	3}	{4	5	9}
4	{1}	{3	4	5	9}

# Classificação por Seleção - selection sort

## Exemplo:

	1	2	3	4	5	6
<b>Chaves Iniciais</b>	O	R	D	E	N	A
<b>I=1</b>	A	R	D	E	N	O
<b>I=2</b>	A	D	R	E	N	O
<b>I=3</b>	A	D	E	R	N	O
<b>I=4</b>	A	D	E	N	R	O
<b>I=5</b>	A	D	E	N	O	R

**Nota:** As Chaves em **vermelho** sofreram uma troca entre si

## Classificação por Seleção - selection sort

Com base no que foi visto, construa uma função, em C, que recebe um vetor de inteiros e o número de elementos neste vetor. Esta função deve ordenar o vetor implementando o selection sort.

## Classificação por Seleção - selection sort

```
void Selecao(int m,int x[])
```

```
{
```

```
int aux,j,i,maior;
```

```
for(i=0;i<m-1;i++)
```

```
{
```

```
    maior=0;
```

```
    for (j=0;j<m-i;j++)
```

```
        if (x[j] > x[maior])
```

```
            maior=j;
```

```
    aux=x[m-i-1];
```

```
    x[m-i-1]=x[maior];
```

```
    x[maior]=aux;
```

```
    }
```

```
}
```

**Qual a complexidade do algoritmo?**

**$O(n^2)$**

## Classificação por Seleção - selection sort

### Comentários finais:

- Este é um algoritmo a ser utilizado para tabelas com poucos registros.
- O fato da tabela já estar ordenada não ajuda em nada pois o custo continua quadrático.
- Este é um exemplo de um método não estável, pois ele nem sempre deixa os registros com chaves iguais na mesma posição relativa.



## Classificação por Inserção - insertion sort

- Método preferido dos jogadores de **cartas**.
- O jogador vai recebendo cartas uma por uma, e inserindo-as na posição adequada em sua mão, fazendo com que as cartas permaneçam ordenadas durante todo o jogo.
- ou seja,
  - Em cada passo, a partir de  $i=2$ , o  $i$ -ésimo item da sequência fonte é apanhado e transferido para a sequência destino, sendo inserido no seu lugar apropriado.

## Classificação por Inserção - insertion sort

A proposta da ordenação por inserção é a seguinte:

**Para cada elemento do vetor faça**

**Inseri-lo na posição que lhe corresponde;**

Um processo *in situ*, chamado **inserção direta**, pode ser assim descrito:

Considerar o subvetor ordenado  $v[0..k - 1]$ ;

Para  $j$  de  $k$  até  $n-1$  faça

**Inserir  $v[j]$  na sua posição em  $v [0..k - 1]$ ;**

## Classificação por Inserção - insertion sort

Para encontrar o lugar de  $v[k]$ , basta comparar as chaves de índices  $[0..k-1]$  até encontrar uma chave  $v[k\_ins]$  que seja maior que ele.  $v[k\_ins]$  será a sucessora de  $v[k]$  depois deste ser inserido no subvetor ordenado (i.e., depois de ser localizado). O problema que surge agora é: como arranjar lugar em  $v[0..k - 1]$  para o valor  $v[k]$ ?

Bem, como  $v[k]$  vai deixar seu lugar, este pode ser ocupado pelo elemento  $v[k-1]$ , ao se fazer avançar uma posição para frente todo o subvetor  $v[k\_ins..k - 1]$ .

## Classificação por Inserção - insertion sort

O processo começa adotando-se o subvetor ordenado  $v[0..0]$ , e passando-se a inserir os elementos de índice  $1..n-1$ . Para melhorar um pouco o desempenho, inicia-se a pesquisa a partir da posição  $k$ , ao mesmo tempo que se vai deslocando os elementos  $v[k\_ins..k - 1]$ . A busca da posição de inserção deve prosseguir enquanto  $v[i \in 0..k-1] > v[k]$ . Se a chave  $v[k]$  é menor que qualquer chave  $v[0..k - 1]$ , acaba-se percorrendo o vetor até o seu início, correndo-se o risco de um índice inválido (-1). Por isso, o critério de parada deve incluir uma segunda condição:  $k\_ins \geq 0$ .

## Classificação por Inserção - insertion sort

Observe no exemplo a seguir o comportamento de um vetor submetido à classificação por inserção direta. Em cada linha é listado um vetor depois de uma passagem completa sobre o mesmo, estando sublinhado o subvetor  $[0..k-1]$  e em negrito o elemento nele inserido por último.

**Vetor original:** 75 25 95 87 64 59 86 40 16 49

**passagem**

**vetor resultante**

1

25 75 95 87 64 59 86 40 16 49

## passagem

## vetor resultante

2	<u>25 75 95</u> 87 64 59 86 40 16 49
3	<u>25 75 87 95</u> 64 59 86 40 16 49
4	<u>25 64 75 87 95</u> 59 86 40 16 49
5	<u>25 59 64 75 87 95</u> 86 40 16 49
6	<u>25 59 64 75 86 87 95</u> 40 16 49
7	<u>25 40 59 64 75 86 87 95</u> 16 49
8	<u>16 25 40 59 64 75 86 87 95</u> 49
9	<u>16 25 40 49 59 64 75 86 87 95</u>

Com base no que foi discutido, codifique uma função que receba um vetor (de inteiros) e o número de elementos no mesmo e através da inserção direta ordene de forma crescente os elementos do vetor.

```
void insercao_direta (int *v, int n)  
{  
    int k_ins, k, elemento;  
    for (k=1;k<n;k++)  
    {  
        k_ins=k-1;  
        elemento=v[k];  
        while (k_ins>=0 && v[k_ins]>elemento)  
            v[k_ins+1]=v[k_ins--];  
        v[k_ins+1]=elemento;  
    }  
}
```

## Classificação por Inserção - insertion sort

Uma análise do algoritmo de inserção direta confirma que ele é  $O(n^2)$  o laço externo força a execução  $n-1$  vezes do laço interno que, por sua vez, poderá ser executado até  $n-1$  vezes (quando o elemento a ser inserido é menor que todos os conteúdos no subvetor ordenado). O pior caso ocorre quando o vetor está invertido: os elementos extremos têm de atravessar todo o vetor para realocação. O melhor caso corresponde ao vetor ordenado, para o qual não são necessários deslocamentos.



## Classificação por Inserção - insertion sort

O caso médio ocorre quando cada chave está a  $n/2$  posições de sua posição final, exigindo então  $n^2/2$  movimentos de chave.

O método da inserção é o método a ser utilizado quando o arquivo está “quase” ordenado.

É também um bom método quando se deseja adicionar uns poucos itens a um arquivo já ordenado e depois obter um outro arquivo ordenado: neste caso o custo é linear.

Observa-se também que o algoritmo proposto implementa o método *estável*.

## Classificação por Inserção - insertion sort

O processo de inserção direta pode ser melhorado utilizando-se do processo de busca binária para localizar a posição de inserção de  $v[k]$  no subvetor  $v[0..k-1]$ .

Outra forma de melhoria do processo de inserção direta é a aplicação do método sobre listas encadeadas, evitando assim a necessidade de deslocamento dos elementos para uma posterior inserção.